# This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

## BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

## IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problems Mailbox.

## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN



(11)Publication number:

08-036526

(43)Date of publication of application: 06.02.1996

(51)Int.CI.

G06F 12/08 G06F 13/18 G06F 15/163

(21)Application number : 06-170608

22.07.1994

(71)Applicant : NEC GUMMA LTD

(72)Inventor: HIROMOTO SATORU

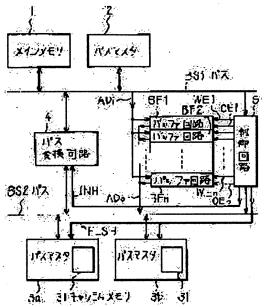
## (54) INFORMATION PROCESSING SYSTEM

### (57)Abstract:

(22)Date of filing:

PURPOSE: To speed up the operation at the time of the writing of data to a main memory by a 1st bus master and improve the system performance.

CONSTITUTION: When the data are written in the main memory 1, a 1st bus master 2 acquires the right to use only the 1st bus BS1 and sends a write control signal, an address signal, and data to the 1st bus BS1. This system is provided with buffer circuits BF1-BFn which hold the address signal on the 1st bus BS1 in response to the write control signal sent to the 1st bus BS1 and send it to a 2nd bus BS2 at a specific timing together with the write control signal, and a control circuit 5. The 2nd bus masters 3a and 3b invalidate corresponding data in a cache memory 31 according to the write control signal and address signal on the 2nd bus BS2.



## **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

22.07.1994

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

25.02.1997

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C): 1998,2000 Japan Patent Office

## (19)日本国特許庁(JP)

## (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

## 特開平8-36526

(43)公開日 平成8年(1996)2月6日

(51) Int.Cl.6

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 12/08 13/18 3 1 0 B 7623-5B 510 B 7623-5B

15/163

G06F 15/16

320 K

審查請求 有

請求項の数3 OL (全 5 頁)

(21)出願番号

特願平6-170608

(22)出願日

平成6年(1994)7月22日

(71) 出願人 000165033

群馬日本電気株式会社

群馬県太田市西矢島町32番地

(72) 発明者 廣本 哲

群馬県太田市大字西矢島32番地、群馬日本

電気株式会社内

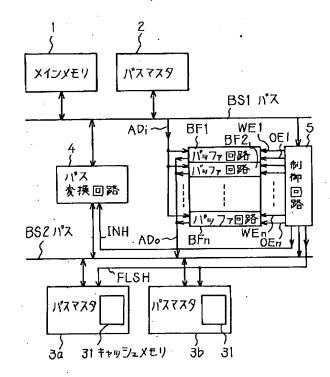
(74)代理人 弁理士 京本 直樹 (外2名)

#### (54) 【発明の名称】 情報処理システム

## (57)【要約】

【目的】 第1のバスマスタによるメインメモリへのデー タの書込み時の動作の高速化、システム性能の向上をは かる。

【構成】メインメモリ1へのデータの書込み時、第1の バスマスタ2は第1のバスBS1のみの使用権を獲得し て第1のバスBS1に書込み制御信号,アドレス信号, データを送出する。第1のバスBS1に伝達された書込 み制御信号に応答して第1のバスBS1上のアドレス信 号を保持し所定のタイミングで第2のバスBS2に書込 み制御信号と共に送出するバッファ回路BF1~BFn 及び制御回路5を設ける。第2のバスマスタ3a,3b は、第2のバスBS2上の書込み制御信号及びアドレス 信号に従ってキャッシュメモリ31の対応データを無効 化する。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 データ、アドレス信号、並びに書込み制 御信号及び読出し制御信号を含む各種制御信号から成る 各種信号を伝達する第1及び第2のバスと、前記第1の バスと接続しこの第1のバスに伝達された読出し制御信 号及びアドレス信号に従って記憶データを読出して前記 第1のバスに送出しこの第1のバスに伝達された書込み 制御信号、アドレス信号及びデータに従ってデータの書 込みを行うメインメモリと、このメインメモリをアクセ スするとき前記第1のバスの使用権を獲得してこの第1 のバスに書込み制御信号、アドレシ信号及びデータを送 出して前記メインメモリへのデータの書込みを行い、前 記第1のバスに読出し制御信号及びアドレス信号を送出 してこの第1のバスに伝達されたデータを取込み所定の 処理を行う第1のバスマスタと、前記第1及び第2のバ ス間の各種信号の伝達制御を行うと共に禁止信号が伝達 されると前記各種信号の伝達を停止するバス変換回路 と、キャッシュメモリを備えこのキャッシュメモリに処 理対象のデータが存在しないときには前記第1及び第2 のバスの使用権を獲得して前記メインメモリをアクセス 20 して前記第2のバスに伝達されたデータを取込み前記キ ャッシュメモリに記憶し所定の処理を行い、前記第2の バスに前記メインメモリに対する書込み制御信号及びア ドレス信号が伝達されたときにはこのアドレス信号と対 応する前記キャッシュメモリのデータを無効化する第2 のバスマスタと、書込み信号がアクティブレベルになる と前記第1のバスに伝達された前記第1のバスマスタか らのアドレス信号を保持し読出し信号がアクティブレベ ルになるとこの保持しているアドレス信号を前記第2の バスに伝達するバッファ回路と、前記第1のバスに前記 30 第1のバスマスタからの前記メインメモリに対する書込 み制御信号が伝達されると前記書込み信号をアクティブ レベルとした後所定のタイミングで前記読出し信号をア クティブレベルとすると共に前記第2のバスに前記第1 のバスマスタからの前記メインメモリに対する書込み制 御信号と前記禁止信号とを伝達する制御回路とを有する ことを特徴とする情報処理システム。

【請求項2】 複数のバッファ回路を備え、これら複数のバッファ回路全てに第2のバスへの伝達前のアドレス信号が保持されているときに第1のバスマスタによるメ 40 インメモリに対する次の書込み制御信号が第1のバスに伝達されたときには、制御回路からフラッシュ信号を発生し、このフラッシュ信号により第2のバスマスタのキャッシュメモリのデータを無効化するようにした請求項1記載の情報処理システム。

【請求項3】 複数のバッファ回路を備え、これら複数のバッファ回路の記憶しているアドレスが第2のバスに 伝達されるとそのバッファ回路を空き状態として次のアドレス信号が保持できるようにした請求項1記載の情報 処理システム。

## 【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は情報処理システムに関し、特にメインメモリを共有する複数のバスマスタを備えた情報処理システムに関する。

[0002]

【従来の技術】メインメモリを共有する多数のバスマス タを備えた情報処理システムにおいては、これらバスマ スタの全てを一つのバスに接続することは、電気的、物 理的に困難な上、メインメモリと同一のバスと接続する バスマスタは高速動作が要求されて高価となるため、メ インメモリと同一のバスと接続するバスマスタの数を極 力少なくし、他のバスマスタは比較的低速で安価なもの として接続するバスを別にし、バス変換回路を介してメ インメモリをアクセスする構成とすることにより、シス テム価格を抑える手法が一般的に採用されている。メイ ンメモリが接続されたバスとは異なるバスに接続された バスマスタは、それ自身低速である上、2つのバス及び バス変換回路を介してメインメモリをアクセスするた め、メモリアクセスに時間がかかり、システム全体の動 作速度が低下してしまう。そこで、これらバスマスタは 通常、キャッシュメモリを備えている。

【0003】従来のこの種の情報処理システムの一例を 図2に示す。

【0004】この情報処理システムは、データ、アドレ ス信号、及び書込み制御信号や読出し制御信号等の各種 制御信号を含む各種信号を伝達する第1及び第2のバス BS1. BS2と、第1のバスBS1と接続しこの第1 のバスに伝達された読出し制御信号及びアドレス信号に 従ってこのアドレス信号の指定アドレスから記憶データ 読出して第1のバスBS1に読出し書込み制御信号及び アドレス信号に従ってこのアドレス信号の指定アドレス に伝達されたデータを記憶するメインメモリ1と、この メインメモリ1をアクセスするとき第1及び第2のバス の使用権を獲得して第1のバスBS1に書込み制御信 号、アドレス信号及びデータを送出しメインメモリ1へ のデータの書込みを行い、読出し制御信号及びアドレス 信号を送出してメインメモリ1から読出されたデータを 取込み所定の処理を行う第1のバスマスタ2xと、第1 及び第2のバスBS1, BS2間の各種信号の伝達制御 を行うバス変換回路4xと、キャッシュメモリ31を備 えこのキャッシュメモリ31に処理対象のデータが記憶 されておらずメインメモリ1をアクセスするときには第 1及び第2のバスBS1, BS2の使用権を獲得して第 2のバスBS2に読出し制御信号及びアドレス信号を送 出してメインメモリ1から読出されたデータを取込んで キャッシュメモリ31に記憶すると共に所定の処理を行 い、メインメモリ1へのデータの書込みが生じたときに は書込み制御信号、アドレス信号及びデータを第2のバ スBS2に送出し、第2のバスに他のバスマスタによる

50

20

メインメモリ1への書込み制御信号,アドレス信号が伝 達されたときにはそのアドレス信号の指定アドレスと対 応するキャッシュメモリ31のデータを無効にする複数 の第2のバスマスタ3x,3yとを有する構成となって

【0005】この情報処理システムにおいては、第1の バスマスタ2xによるメインメモリ1へのデータの書込 みが発生すると、第1のバスマスタ2xは第1及び第2 のバスBS1. BS2両方の使用権を獲得し第1のバス BS1に書込み制御信号、アドレス信号及びデータを送 10 出する。そして、メインメモリ1へのデータの書込みが 行なわれると共に、第1のバスBS1からバス変換回路 4 x を介して第2のバスBS2に伝達された書込み制御 信号及びアドレス信号により、第2のバスマスタ3a, 3 yのキャッシュメモリ31の対応するデータが無効化 される。こうして、メインメモリ1の記憶内容とキャッ シュメモリ31の記憶内容との一貫性を保つことができ る。この第1のバスマスタ2xのバスの使用権の獲得 は、まず第2のバスB52の使用権を獲得した後第1の バスの使用権を獲得するという手順で行なわれる。

【0006】なお、メインメモリ1及びキャッシュメモ リ31の記憶内容の一貫性を保つ方法としては、このほ かに、キャッシュメモリ31を使用できなくする方法が ある。

## [0007]

【発明が解決しようとする課題】上述した従来の情報処 理システムでは、第1のバスマスタ2xによりメインメ モリ1へのデータの書込みが行なわれる場合、メインメ モリ1及び第2のバスマスタ3a, 3yのキャッシュメ モリ31のデータの一貫性を保つために、第1のバスマ 30 スタ2xは第2のバスBS2の使用権を獲得した後第1 のバスBS1の使用権を獲得してキャッシュメモリ31 の対応するデータを無効化するか、キャッシュメモリ3 1が使用できないようにする構成となっているので、バ スの使用権獲得等に時間がかかり高速動作ができないと いう欠点があり、また、キャッシュメモリ31が使用で きなくなったときには、第2のバスマスタ3x,3yは 第1、第2のバスBS1、BS2を獲得してメインメモ リ1をアクセスしなければならないので、同様に高速動 作ができず、システム性能が低下するという欠点があ る。

【0008】本発明の目的は、第1のバスマスタによる メインメモリへのデータの書込みが発生したときの動作 の高速化、システム性能の向上をはかることができる情 報処理システムを提供することにある。

### [0009]

【課題を解決するための手段】本発明の情報処理システ ムは、データ、アドレス信号、並びに書込み制御信号及 び読出し制御信号を含む各種制御信号から成る各種信号 を伝達する第1及び第2のバスと、前記第1のバスと接 50

続しこの第1のバスに伝達された読出し制御信号及びア ドレス信号に従って記憶データを読出して前記第1のバ スに送出しこの第1のバスに伝達された書込み制御信 号、アドレス信号及びデータに従ってデータの書込みを 行うメインメモリと、このメインメモリをアクセスする とき前記第1のバスの使用権を獲得してこの第1のバス に書込み制御信号、アドレシ信号及びデータを送出して 前記メインメモリへのデータの書込みを行い、前記第1 のバスに読出し制御信号及びアドレス信号を送出してこ の第1のバスに伝達されたデータを取込み所定の処理を 行う第1のバスマスタと、前記第1及び第2のバス間の 各種信号の伝達制御を行うと共に禁止信号が伝達される と前記各種信号の伝達を停止するバス変換回路と、キャ ッシュメモリを備えこのキャッシュメモリに処理対象の データが存在しないときには前記第1及び第2のバスの 使用権を獲得して前記メインメモリをアクセスして前記 第2のバスに伝達されたデータを取込み前記キャッシュ メモリに記憶し所定の処理を行い、前記第2のバスに前 記メインメモリに対する書込み制御信号及びアドレス信 号が伝達されたときにはこのアドレス信号と対応する前 記キャッシュメモリのデータを無効化する第2のバスマ スタと、書込み信号がアクティブレベルになると前記第 1のバスに伝達された前記第1のバスマスタからのアド レス信号を保持し読出し信号がアクティブレベルになる とこの保持しているアドレス信号を前記第2のバスに伝 達するバッファ回路と、前記第1のバスに前記第1のバ スマスタからの前記メインメモリに対する曹込み制御信 号が伝達されると前記書込み信号をアクティブレベルと した後所定のタイミングで前記読出し信号をアクティブ レベルとすると共に前記第2のバスに前記第1のバスマ スタからの前記メインメモリに対する書込み制御信号と 前記禁止信号とを伝達する制御回路とを有している。

【0010】また、複数のバッファ回路を備え、これら 複数のバッファ回路全てに第2のバスへの伝達前のアド レス信号が保持されているときに第1のバスマスタによ るメインメモリに対する次の書込み制御信号が第1のバ スに伝達されたときには、制御回路からフラッシュ信号 を発生し、このフラッシュ信号により第2のバスマスタ のキャッシュメモリのデータを無効化するようにして構 成される。

## [0011]

【実施例】次に本発明の実施例について図面を参照して 説明する。

【0012】図1は本発明の一実施例を示すブロック図

【0013】この実施例は、データ、アドレス信号、並 びに書込み制御信号及び読出し制御信号を含む各種制御 信号から成る各種信号を伝達する第1及び第2のバスB S1. BS2と、第1のバスBS1と接続しこの第1の バスBSに伝達された読出し制御信号及びアドレス信号 に従って記憶データを読出して第1のバスBS1に送出 しこの第1のバスBS1に伝達された書込み制御信号, アドレス信号及びデータに従ってデータの書込みを行う メインメモリ1と、このメインメモリ1をアクセスする とき第1のバスBSの使用権を獲得してこの第1のバス BS1に書込み制御信号,アドレシ信号及びデータを送 出してメインメモリ1へのデータの書込みを行い、第1 のバスBS1に読出し制御信号及びアドレス信号を送出 してこの第1のバスBS1に伝達されたデータを取込み 所定の処理を行う第1のバスマスタ2と、第1及び第2 10 のバスBS1、BS2間の各種信号の伝達制御を行うと 共に禁止信号 I NHが伝達されると上記各種信号の伝達 を停止するバス変換回路4と、キャッシュメモリ31を 備えこのキャッシュメモリ31に処理対象のデータが存 在しないときには第1及び第2のバスBS1, BS2の 使用権を獲得してメインメモリをアクセスして第2のバ スBS2に伝達されたデータを取込みキャッシュメモリ 31に記憶し所定の処理を行い、第2のバスBS2にメ インメモリ1に対する書込み制御信号及びアドレス信号 が伝達されたときにはこのアドレス信号と対応するキャ 20 ッシュメモリ31のデータを無効化し、かつフラッシュ 信号FLSHが第2のバスに伝達されるとキャッシュメ モリ31を無効化する第2のバスマスタ3a,3bと、 対応する書込み信号(WE1~WEn)がアクティブレ ベルになると第1のバスBS1に伝達された第1のバス マスタ2からのアドレス信号を保持し対応する読出し信 号(OE1~OEn)がアクティブレベルになるとこの 保持しているアドレス信号を第2のバスBS2に伝達す る複数のバッファ回路BF1~BFnと、第1のバスB S1に第1のバスマスタ2からのメインメモリ1に対す 30 る書込み制御信号が伝達されると書込み信号WE1~W Enのうちの1つをアクティブレベルとした後所定のタ イミングで読出し信号OE1~OEnのうちの所定の読 出し信号をアクティブレベルとすると共に第2のバスB S2に第1のバスマスタ2からのメインメモリ1に対す る書込み制御信号と禁止信号 INHとを伝達しかつ複数 のバッファ回路BF1~BFn全てに第2のバスBS2 への伝達前のアドレス信号が保持されているときに第1 のバスマスタ2によるメインメモリ1に対する次の書込 み制御信号が第1のバスBS1に伝達されたときにはフ 40 ラッシュ信号 FLSHを発生して第2のバスBS2に伝 達する制御回路5とを有する構成となっている。

【0014】次に、この実施例の動作について、第1のバスマスタ2によりメインメモリ1にデータが書込まれるときの動作を中心に説明する。

【0015】第1のバスマスタ2によりメインメモリ1にデータが書込まれる場合には、制御回路5は、この第1のバスマスタ2から伝達された第1のバスBS1上のメインメモリ1への書込み制御信号を認識し、まず書込み信号WE1をアクティブレベルとする。この書込み信50

号WE1のアクティブレベルに応答してバッファ回路BF1は、第1のバスマスタ2から伝達された第1のバス BS1上のアドレス信号ADiを取込み保持する。

【0016】この後、制御回路5は、第1のバスマスタ 2から伝達された第1のバスBST上のメインメモリ1 への書込み制御信号を第2のバスBS2に伝達すると共 に、読出し信号OE1をアクティブレベルとし、また禁 止信号 INHを発生して第2のバスに送出する。この読 出し信号OE1のアクティブレベルに応答して、バッフ ア回路BF1は保持しているアドレス信号を第2のバス BS2に送出する。第2のバスマスタ3a,3bは、第 2のバスBS2に伝達された第1のバスマスタ2による メインメモリ1への書込み制御信号を認識し、第2のバ スBS2に伝達された第1のバスマスタ2によるメイン メモリ1への書込み制御信号を認識し、第2のバスBS 2に伝達されたバッファ回路BF1からのアドレス信号 ADoと対応するキャッシュメモリ31のデータを無効 化する。一方、バス変換回路4は、禁止信号INHに応 答して第1、第2のバスBS1、BS2間の各種信号の 伝達を停止し、各部の動作の安定化をはかる。

【0017】こうして、第1のバスマスタ2は、第1のバスBS1の使用権を獲得して第1のバスBS1の使用権を獲得して第1のバスBS1のできるの制御信号、アドレス信号、及びデータを送出するだけでメインメモリ1へのデータの書込みができ、かつ、制御回路5及びバッファ回路BF1 $^{-}$ BF10によって、メインメモリ10のデータの書込みと並行して第12のバスマスタ13131314の対応するデータを無効化することができるので、動作の高速化をはかることができる。また、キャッシュメモリ131314の上記対応するデータ以外は有効であるので、これらデータによる処理は可能であり、この場合も高速動作させることができ、システム性能を向上させることができる。

【0018】ただし、第1のバスマスタ2によるメイン メモリ1へのデータの書込みと、バッファ回路 B F 1~ BFnからの第2のバスBS2へのアドレス信号ADo の伝達とは非同期であり、第2のバスBS2へのアドレ ス信号ADoの伝達後はクリアして空き状態にしたとし ても、第1のバスマスタ2によるメインメモリ1へのデ ータの書込みが次から次へと連続して行なわれると、バ ッファ回路BF1~BFnへの第1のバスBS1からの アドレス信号 A D i の取込み保持は第1のバスマスタ2 の書込み動作と同期しているため、バッファ回路 B F 1 ~BFn全てに第2のバスBS2への伝達前のアドレス 信号が保持される状態が生じることもあり、このような ときに第1のバスマスタ2によるメインメモリ1への書 込みが行なわれると、データの一貫性が保持できなくな る。そこで、制御回路5はフラッシュ信号FLSHを発 生し、第2のバスマスタ3a, 3bのキャッシュメモリ 31のデータを無効化するようになっている。

[0019]

【発明の効果】以上説明したように本発明は、第1のバスマスタによるメインメモリへのデータの書込み時に、第1のバスマスタは、第1のバスのみの使用権を獲得してメインメモリへの書込み制御信号、アドレス信号及びデータを第1のバスに送出してメインメモリへのデータの書込みを行い、第2のバスマスタのキャッシュメモリの対応するデータの無効化は、第1のバスに伝達された第1のバスマスタからのアドレス信号をバッファ回路に保持して、メインメモリへのデータの書込みとは非同期 10かつ並行して行う構成とすることにより、従来例のような第1のバスマスタによる第2のバスの使用権まで獲得する必要がなくなるのでその分の時間が短縮でき、かつメインメモリへのデータの書込みとキャッシュメモリの対応データの無効化とが並行して行なわれるので、動作の高速化をはかることができ、かつ、バッファ回路があ

ふれるまではキャッシュメモリの上記対応データ以外は 有効であるので動作の高速化及びシステム性能の向上を はかることができる効果がある。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例を示すブロック図である。

【図2】従来の情報処理システムの一例を示すブロック図である。

## 【符号の説明】

- 1 メインメモリ
- 2, 2x, 3a, 3b, 3x, 3y //スマスタ
- 4, 4 x′ バス変換回路
- 5 制御回路
- 31 キャッシュメモリ
- BF1~BFn バッファ回路
- BS1、BS2 バス

バスマスタ メインメモリ BSIパス WE1 ADi~ BF1 0E1 BF2. バッファ回路 バッファ 回路 パス **変換回路** 回 ハルファ回路 BS2 N°Z INH ADo-ΒÉπ 'FLSH パスマスタ パスマスタ 31キャッシュメモリ Зb

【図1】

